#### Instituto Federal do Sul de Minas Gerais

Projeto e Análise de Algoritmos

(Grafos)

Aula 03 – Busca em Profundidade Material - Prof. Humberto César Brandão de Oliveira Prof. Douglas Castilho



## Última aula

- Representação computacional:
  - Matriz de adjacência;
  - Matriz de incidência;
  - Lista de adjacência.

- Alguns objetivos da busca em grafos são:
  - determinar quais vértices são alcançáveis através de um vértice inicial...
  - Determinar se um determinado objeto está presente no grafo...
  - Identificar algumas características dos grafos...

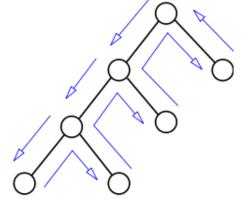
Aplicações???

- Aplicações:
  - Compiladores;
  - Resolução de problemas (xadrez, por exemplo);
    - Este é um exemplo de uma grande classe de problemas que são resolvidos por enumeração;
    - Ou seja, busca em grafos pode auxiliar a resolver inúmeros outros problemas combinatórios;
  - Função "localizar arquivo" no sistema operacional;
  - Detecção de deadlocks;
  - Dentre centenas de outras aplicações....

- Adaptações nos algoritmos de busca nos permitem construir algoritmos para os problemas de:
  - Árvore Geradora Mínima (AGM);
  - Caminho Mínimo;
  - Componentes Fortemente Conectados;
  - Ordenação Topológica.

- Algoritmos clássicos de Busca:
  - Busca em Largura;
  - Busca em Profundidade;

- A busca em profundidade (do inglês depth-first search <u>DFS</u>) é um algoritmo para caminhar no grafo;
- Seu núcleo se concentra em buscar, sempre que possível, o mais fundo no grafo.

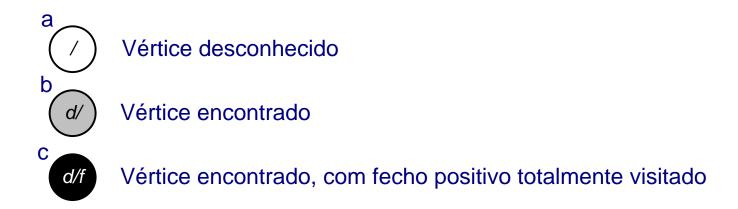


• As arestas são exploradas a partir do vértice *v* mais recentemente descoberto que ainda possui vértices adjacentes não explorados.

- Quando todas arestas adjacentes a v tiverem sido exploradas, a busca "anda para trás" (do inglês backtrack) para explorar vértices do qual v foi descoberto;
- O processo continua até que sejam descobertos todos os vértices que são alcançáveis <u>a partir do vértice original</u>;
- Se todos os vértices já foram descobertos, então é o fim.
- Caso contrário o processo continua a partir de um novo vértice de origem ainda não descoberto (grafos desconexos).
  - Este é um ponto diferenciado da busca em árvore que vocês já conhecem;
  - Pois ao final de uma busca simples, pode haver vértices que não foram alcançados.

- Legenda para algoritmo:
  - <u>Vértice Branco</u> Ainda não visitado...
  - <u>Vértice cinza</u> Visitado, mas seus adjacentes ainda não foram todos visitados;
  - <u>Vértice preto</u> Visitado, e seus adjacentes já foram todos visitados.

• Legenda para descoberta e finalização...



- *d*: marcador do instante que o vértice c foi descoberto;
- *f*: marcador do instante que o fecho transitivo do vértice c foi totalmente visitado (considerado então finalizado).

```
DFS(G)

1 para cada vértice u \leftarrow V[G]

2 cor[u] \leftarrow BRANCO

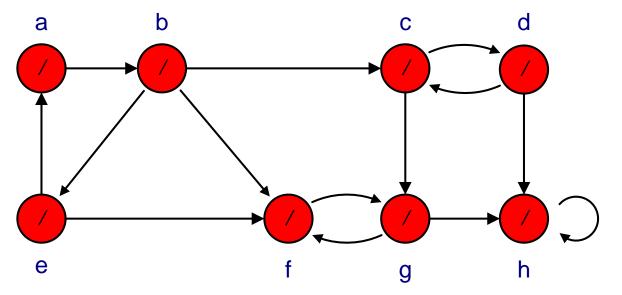
3 tempo \leftarrow 0

4 para cada vértice u \in V[G]

5 se\ cor[u] = BRANCO

6 DFS - VISIT(u)
```

```
DFS-VISIT(u)
1 cor[u] \leftarrow CINZA
2 tempo \leftarrow tempo + 1
3 d[u] \leftarrow tempo
4 para cada vértice v \in Adj(u)
     se\ cor[v] = BRANCO
         DFS-VISIT(v)
7 \ cor[u] \leftarrow PRETO
8 f[u] \leftarrow tempo \leftarrow (tempo + 1)
```



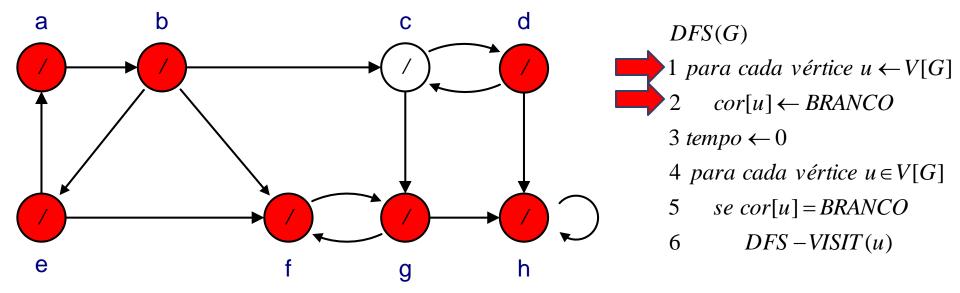
Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

DFS(G)1 para cada vértice  $u \leftarrow V[G]$ 2  $cor[u] \leftarrow BRANCO$ 3 tempo  $\leftarrow 0$ 4 para cada vértice  $u \in V[G]$ 5  $se\ cor[u] = BRANCO$ 

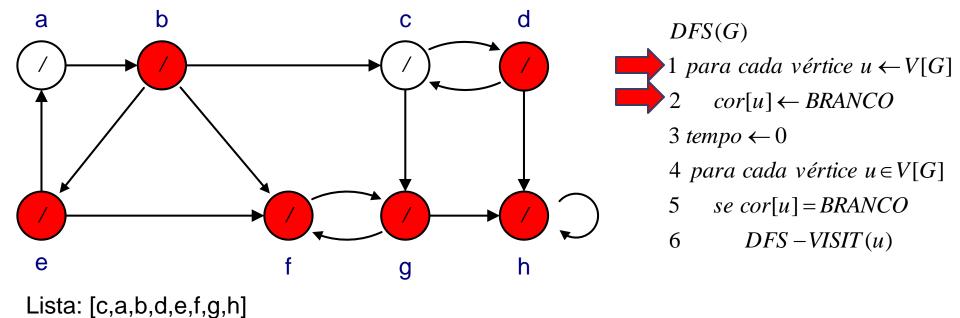
DFS-VISIT(u)

Dado um Grafo, temos uma lista de todos os vértices...

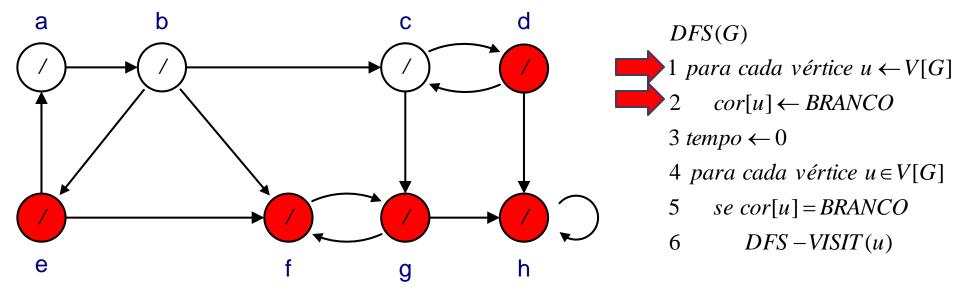
• Linha 2: Colorindo vértice c de BRANCO;



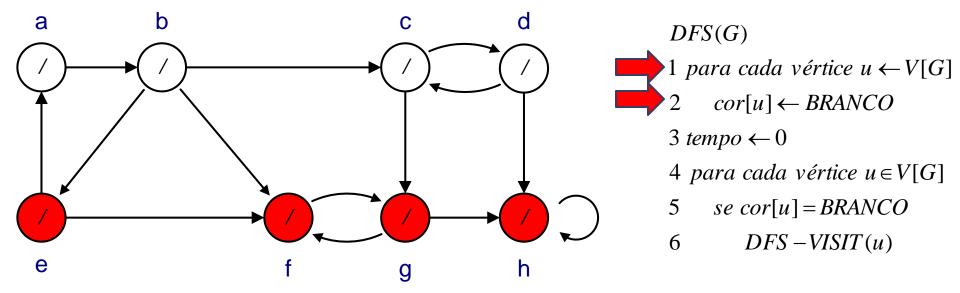
• Linha 2: Colorindo vértice a de BRANCO;



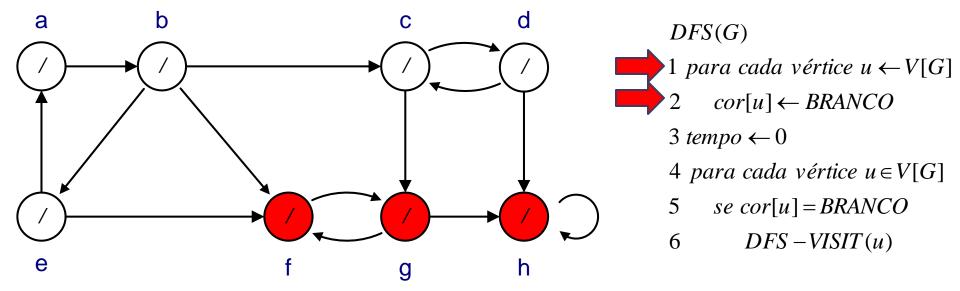
• Linha 2: Colorindo vértice **b** de BRANCO;



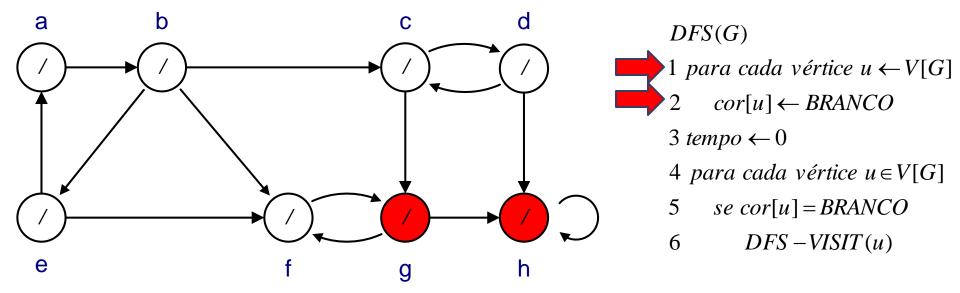
Linha 2: Colorindo vértice d de BRANCO;



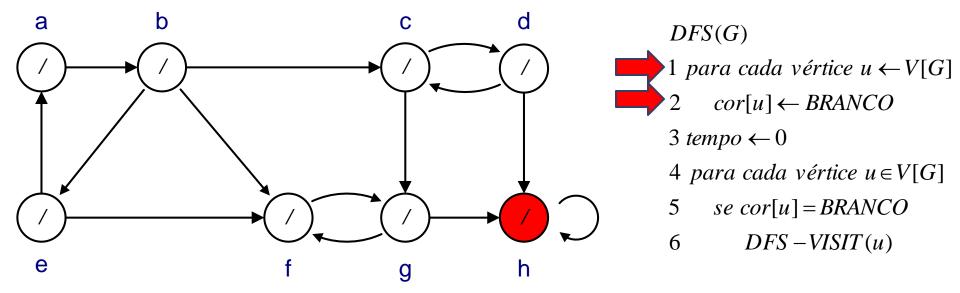
• Linha 2: Colorindo vértice e de BRANCO;



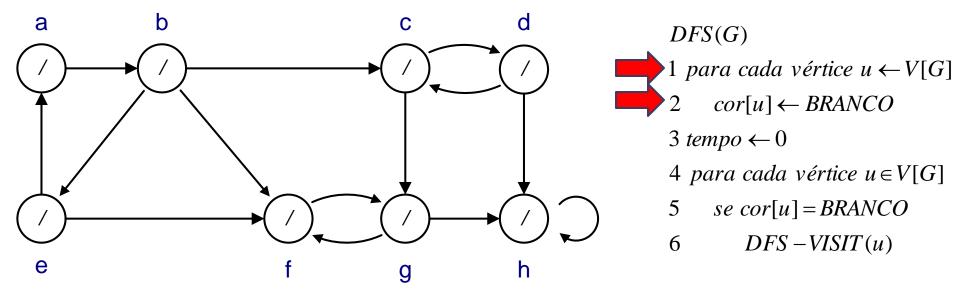
Linha 2: Colorindo vértice f de BRANCO;



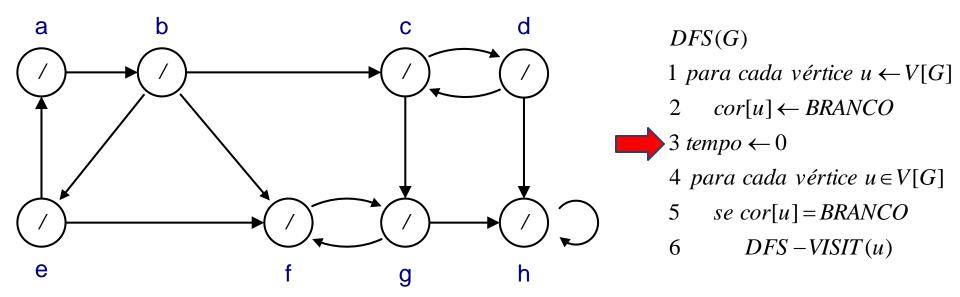
• Linha 2: Colorindo vértice g de BRANCO;



• Linha 2: Colorindo vértice **h** de BRANCO;

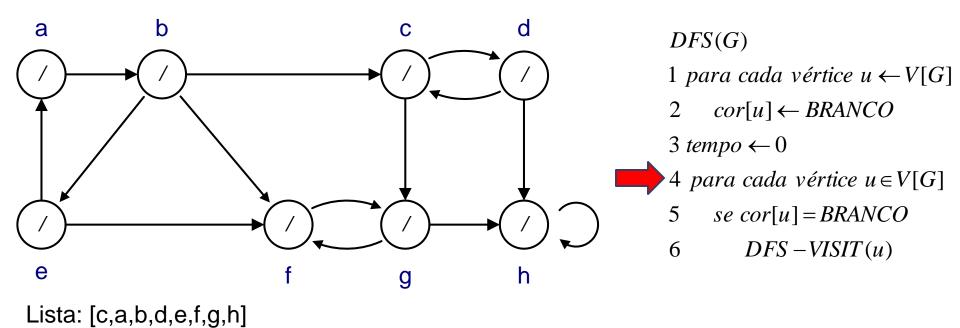


Inicializando variável tempo;

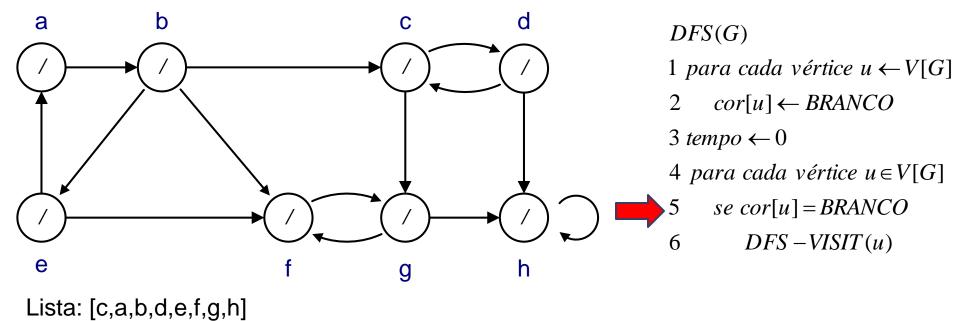


tempo = 0

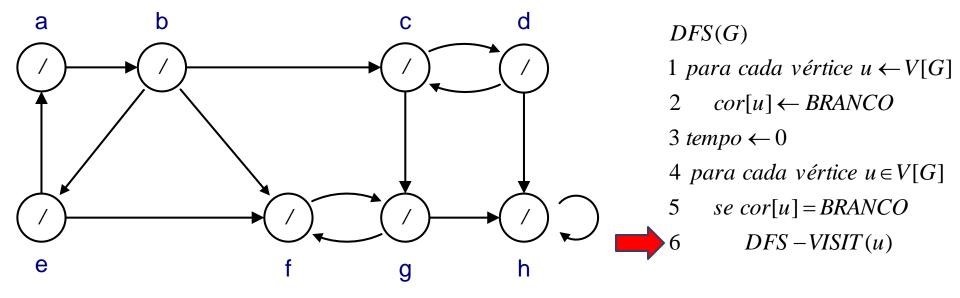
• Para todos os vértices do grafo...



• A cor do vértice **c** é BRANCA?

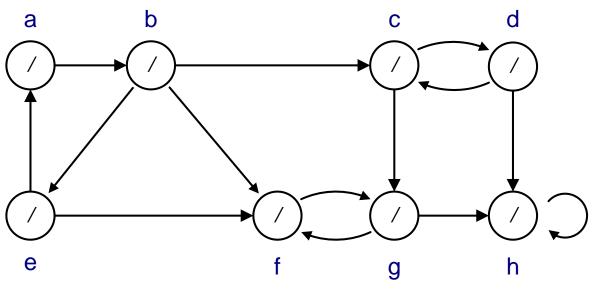


- Chamada de função: DFS\_VISIT(c);
- Vai empilhar a função DFS(G), com o CP = 4, e próximo u=a;



Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

Chamada de função: DFS\_VISIT(c);



Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

 $\longrightarrow DFS - VISIT(u)$ 

 $1 cor[u] \leftarrow CINZA$ 

 $2 tempo \leftarrow tempo + 1$ 

 $3 d[u] \leftarrow tempo$ 

4 para cada vértice  $v \in Adj(u)$ 

 $5 \quad se\ cor[v] = BRANCO$ 

6 DFS - VISIT(v)

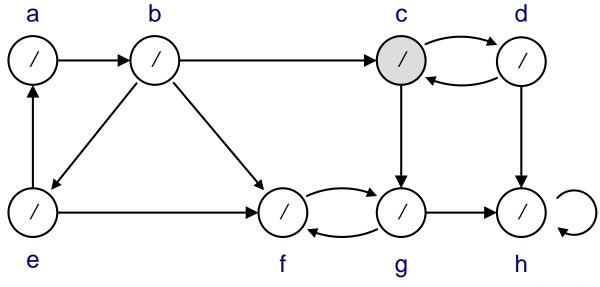
7  $cor[u] \leftarrow PRETO$ 

8  $f[u] \leftarrow tempo \leftarrow (tempo + 1)$ 

Pilha de execução:

DFS(G) - CP: linha 4 – próximo: u = a

• Colore **c** de cinza;



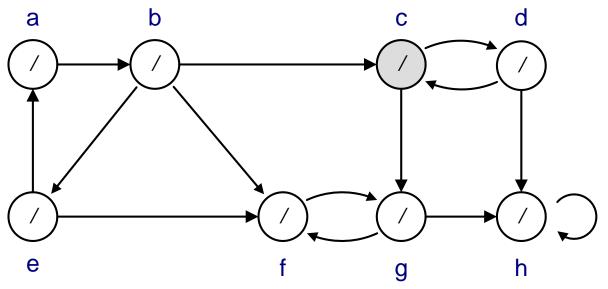
Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

DFS-VISIT(u) $1 cor[u] \leftarrow CINZA$  $2 tempo \leftarrow tempo + 1$  $3 d[u] \leftarrow tempo$ 4 para cada vértice  $v \in Adj(u)$  $se\ cor[v] = BRANCO$ DFS-VISIT(v) $7 cor[u] \leftarrow PRETO$  $8 f[u] \leftarrow tempo \leftarrow (tempo + 1)$ 

Pilha de execução:

DFS(G) - CP: linha 4 – próximo: u = a

• Colore **c** de cinza;



Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

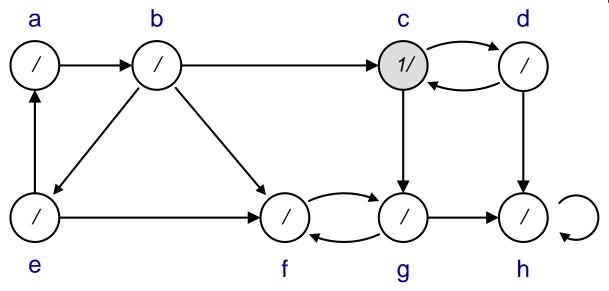
DFS-VISIT(u) $1 cor[u] \leftarrow CINZA$  $2 tempo \leftarrow tempo + 1$  $3 d[u] \leftarrow tempo$ 4 para cada vértice  $v \in Adj(u)$  $se\ cor[v] = BRANCO$ DFS-VISIT(v) $7 cor[u] \leftarrow PRETO$  $8 f[u] \leftarrow tempo \leftarrow (tempo + 1)$ 

Pilha de execução:

DFS(G) - CP: linha 4 – próximo: u = a

tempo = 0 => 1

• Colore **c** de cinza;



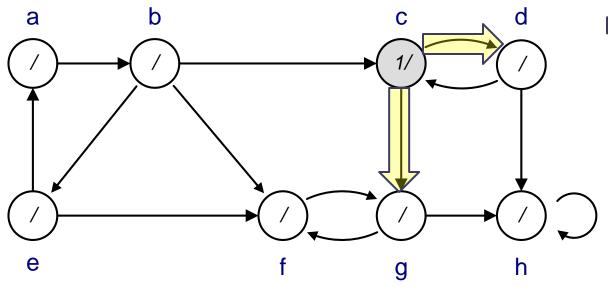
Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

DFS - VISIT(u)  $1 \ cor[u] \leftarrow CINZA$   $2 \ tempo \leftarrow tempo + 1$   $3 \ d[u] \leftarrow tempo$   $4 \ para \ cada \ v\'ertice \ v \in Adj(u)$   $5 \quad se \ cor[v] = BRANCO$   $6 \quad DFS - VISIT(v)$   $7 \ cor[u] \leftarrow PRETO$   $8 \ f[u] \leftarrow tempo \leftarrow (tempo + 1)$ 

Pilha de execução:

DFS(G) - CP: linha 4 - próximo: u = a

• Como não sabemos qual a representação computacional utilizada, vamos considerar primeiro g, depois d.



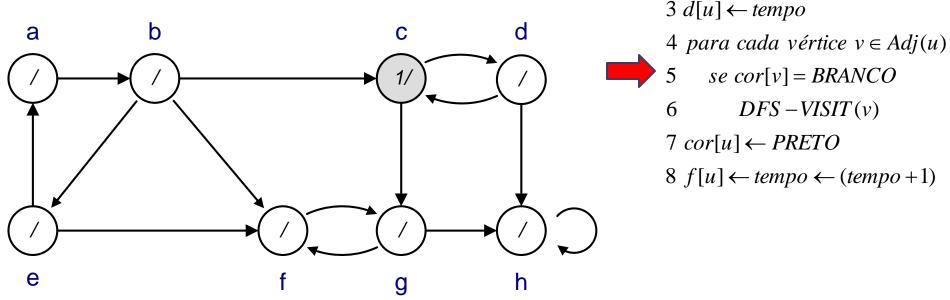
Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

DFS - VISIT(u)  $1 \ cor[u] \leftarrow CINZA$   $2 \ tempo \leftarrow tempo + 1$   $3 \ d[u] \leftarrow tempo$   $4 \ para \ cada \ v\'ertice \ v \in Adj(u)$   $5 \quad se \ cor[v] = BRANCO$   $6 \quad DFS - VISIT(v)$   $7 \ cor[u] \leftarrow PRETO$   $8 \ f[u] \leftarrow tempo \leftarrow (tempo + 1)$ 

Pilha de execução:

DFS(G) - CP: linha 4 – próximo: u = a

• A cor de **g** é BRANCA?



Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

Pilha de execução:

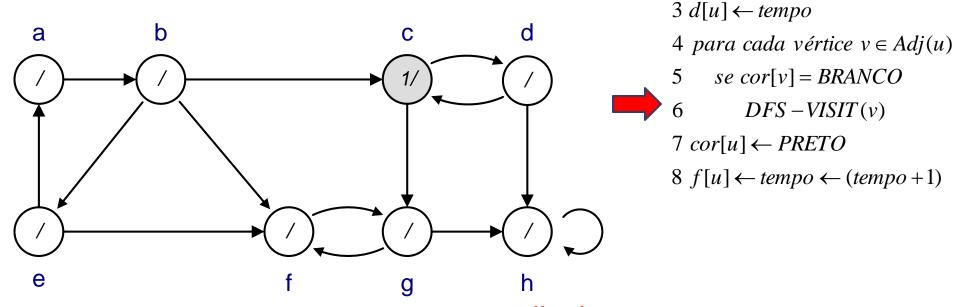
DFS(G) - CP: linha 4 - próximo: u = a

DFS-VISIT(u)

 $1 cor[u] \leftarrow CINZA$ 

 $2 tempo \leftarrow tempo + 1$ 

- Chama a função DFS\_VISIT(g)
- Vai empilhar DFS\_VISIT(c), CP = 4



Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

Pilha de execução:

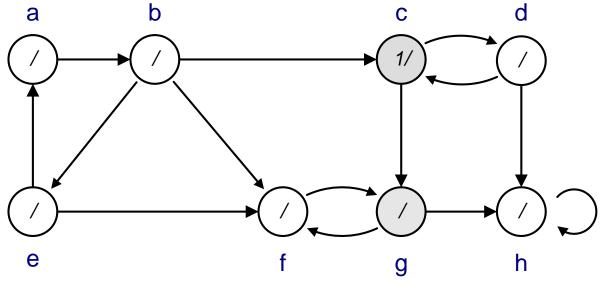
DFS(G) - CP: linha 4 – próximo: u = a

DFS-VISIT(u)

 $1 cor[u] \leftarrow CINZA$ 

 $2 tempo \leftarrow tempo + 1$ 

Colore g de cinza



Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

 $cor[u] \leftarrow CINZA$  $tempo \leftarrow tempo + 1$  $d[u] \leftarrow tempo$  $para\ cada\ v\'ertice\ v \in Adj(u)$  $se\ cor[v] = BRANCO$ DFS - VISIT(v) $cor[u] \leftarrow PRETO$  $f[u] \leftarrow tempo \leftarrow (tempo + 1)$ 

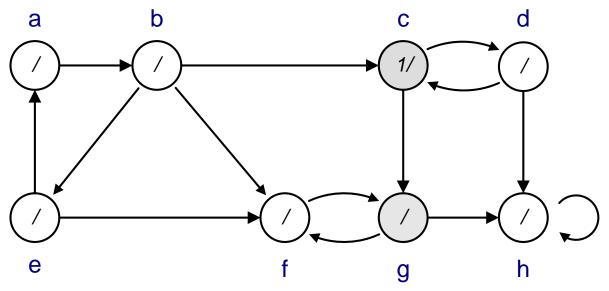
DFS-VISIT(u)

Pilha de execução:

DFS\_VISIT(c), CP: linha 4

DFS(G) - CP: linha 4 - próximo: u = a

Incremento no tempo: 2



Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

DFS - VISIT(u)  $1 \ cor[u] \leftarrow CINZA$   $2 \ tempo \leftarrow tempo + 1$   $3 \ d[u] \leftarrow tempo$   $4 \ para \ cada \ v\'ertice \ v \in Adj(u)$   $5 \quad se \ cor[v] = BRANCO$   $6 \quad DFS - VISIT(v)$   $7 \ cor[u] \leftarrow PRETO$   $8 \ f[u] \leftarrow tempo \leftarrow (tempo + 1)$ 

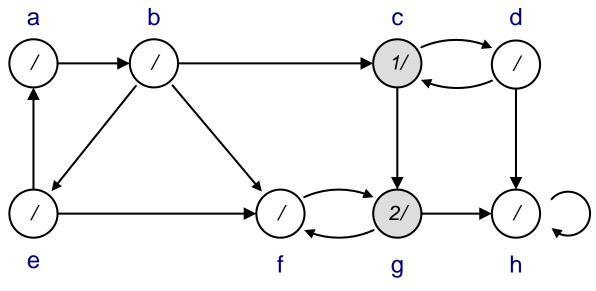
Pilha de execução:

DFS\_VISIT(c), CP: linha 4

DFS(G) - CP: linha 4 - próximo: u = a

tempo = 1 => 2

Indica o tempo de descoberta do vértice g



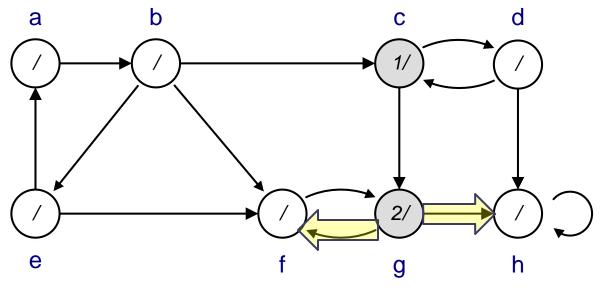
Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

DFS - VISIT(u)  $1 \ cor[u] \leftarrow CINZA$   $2 \ tempo \leftarrow tempo + 1$   $3 \ d[u] \leftarrow tempo$   $4 \ para \ cada \ v\'ertice \ v \in Adj(u)$   $5 \quad se \ cor[v] = BRANCO$   $6 \quad DFS - VISIT(v)$   $7 \ cor[u] \leftarrow PRETO$   $8 \ f[u] \leftarrow tempo \leftarrow (tempo + 1)$ 

#### Pilha de execução:

DFS\_VISIT(c), CP: linha 4 DFS(G) - CP: linha 4 – próximo: u = a

• Para cada adjacente do vértice g = {f, h}



DFS-VISIT(u)

 $1 cor[u] \leftarrow CINZA$ 

 $2 tempo \leftarrow tempo + 1$ 

 $3 d[u] \leftarrow tempo$ 

4 para cada vértice v ∈ Adj(u)

5  $se\ cor[v] = BRANCO$ 

DFS-VISIT(v)

7  $cor[u] \leftarrow PRETO$ 

8  $f[u] \leftarrow tempo \leftarrow (tempo + 1)$ 

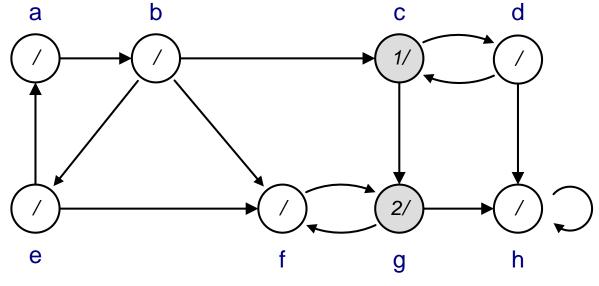
Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

#### Pilha de execução:

DFS\_VISIT(c), CP: linha 4

DFS(G) - CP: linha 4 - próximo: u = a

- A cor do vértice f é BRANCA?
  - Então, invoca DFS\_VISIT(f);
  - Empilha DFS\_VISIT(g), CP: 4 próximo: v=h



DFS-VISIT(u)

 $1 cor[u] \leftarrow CINZA$ 

 $2 tempo \leftarrow tempo + 1$ 

 $3 d[u] \leftarrow tempo$ 

4 para cada vértice  $v \in Adj(u)$ 

5 se cor[v] = BRANCO

6 DFS-VISIT(v)

 $7 cor[u] \leftarrow PRETO$ 

8  $f[u] \leftarrow tempo \leftarrow (tempo + 1)$ 

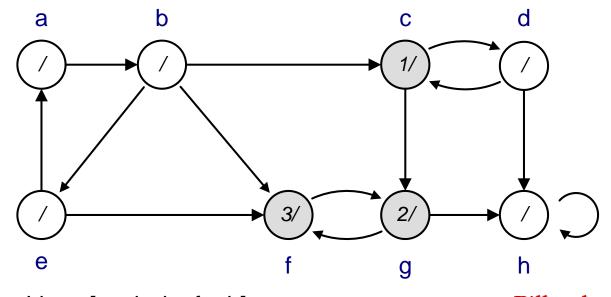
Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

#### Pilha de execução:

DFS\_VISIT(c), CP: linha 4

DFS(G) - CP: linha 4 - próximo: u = a

- Marca o vértice f como CINZA.
   Incrementa o Tempo.
- Indica o tempo de descoberta do vértice f



DFS - VISIT(u)1  $cor[u] \leftarrow CINZA$ 2  $tempo \leftarrow tempo + 1$ 3  $d[u] \leftarrow tempo$ 4  $para\ cada\ v\'ertice\ v \in Adj(u)$ 5  $se\ cor[v] = BRANCO$ 6 DFS - VISIT(v)7  $cor[u] \leftarrow PRETO$ 

 $8 f[u] \leftarrow tempo \leftarrow (tempo + 1)$ 

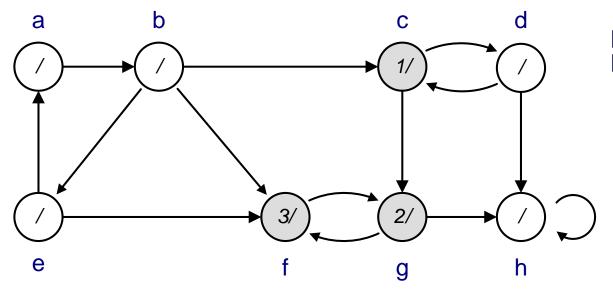
Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

### Pilha de execução:

DFS\_VISIT(g), CP: linha 4 DFS\_VISIT(c), CP: linha 4 DFS(G) - CP: linha 4 – próximo: u = a

tempo = 2 => 3

- O vértice f possui apenas um adjacente: {g}
- g não é BRANCO;



DFS-VISIT(u)

 $1 cor[u] \leftarrow CINZA$ 

 $2 tempo \leftarrow tempo + 1$ 

 $3 d[u] \leftarrow tempo$ 

4 para cada vértice v ∈ Adj(u)

5  $se\ cor[v] = BRANCO$ 

6 DFS - VISIT(v)

 $7 \ cor[u] \leftarrow PRETO$ 

8  $f[u] \leftarrow tempo \leftarrow (tempo + 1)$ 

Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

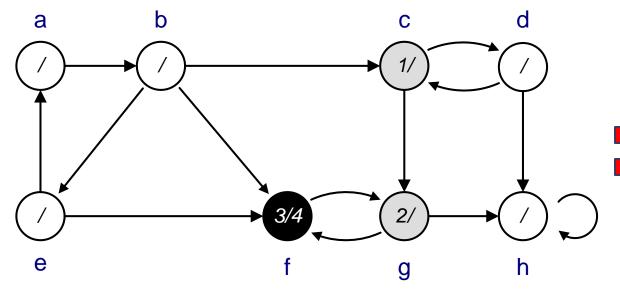
### Pilha de execução:

DFS\_VISIT(g), CP: linha 4

DFS\_VISIT(c), CP: linha 4

DFS(G) - CP: linha 4 - próximo: u = a

- O laço termina, f recebe a cor preta; Incrementa o tempo; É indicado o tempo de finalização de f;
- A função termina... Agora, e a última chamada é desempilhada.



DFS-VISIT(u)

 $1 cor[u] \leftarrow CINZA$ 

 $2 tempo \leftarrow tempo + 1$ 

 $3 d[u] \leftarrow tempo$ 

4 para cada vértice  $v \in Adj(u)$ 

5  $se\ cor[v] = BRANCO$ 

DFS-VISIT(v)

7  $cor[u] \leftarrow PRETO$ 

 $8 \ f[u] \leftarrow tempo \leftarrow (tempo + 1)$ 

Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

### Pilha de execução:

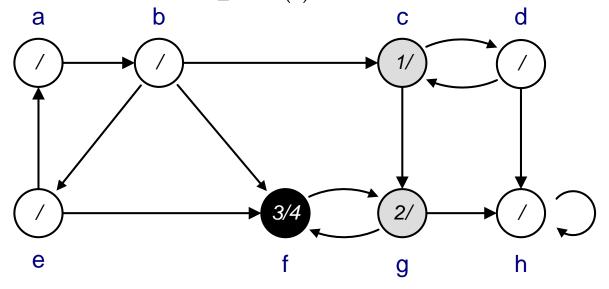
DFS\_VISIT(g), CP: linha 4

DFS\_VISIT(c), CP: linha 4

DFS(G) - CP: linha 4 - próximo: u = a

tempo = 3 => 4

- Desempilhou: DFS\_VISIT(g), CP: linha 4
- O próximo adjacente de g é h, e ele é BRANCO...
- Assim, empilha novamente DFS\_VISIT(g), CP: linha 4
- E chama DFS\_VISIT(h)



DFS-VISIT(u)

 $1 cor[u] \leftarrow CINZA$ 

 $2 tempo \leftarrow tempo + 1$ 

 $3 d[u] \leftarrow tempo$ 

4 para cada vértice  $v \in Adj(u)$ 

5  $se\ cor[v] = BRANCO$ 

6 DFS-VISIT(v)

7  $cor[u] \leftarrow PRETO$ 

8  $f[u] \leftarrow tempo \leftarrow (tempo + 1)$ 

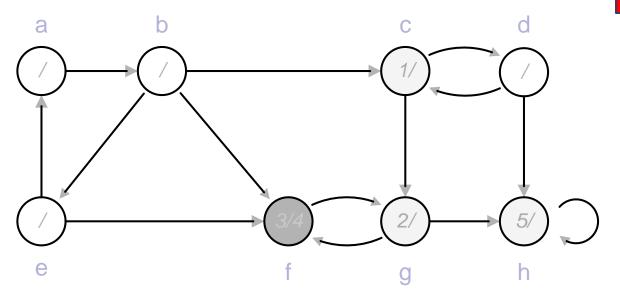
Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

#### Pilha de execução:

DFS\_VISIT(c), CP: linha 4

DFS(G) - CP: linha 4 - próximo: u = a

• Colore o vértice h de cinza, incrementa uma unidade de tempo, e indica o tempo que o vértice h foi localizado...



DFS-VISIT(u)

 $1 cor[u] \leftarrow CINZA$ 

 $2 tempo \leftarrow tempo + 1$ 

 $3 d[u] \leftarrow tempo$ 

4 para cada vértice  $v \in Adj(u)$ 

5  $se\ cor[v] = BRANCO$ 

DFS-VISIT(v)

 $7 cor[u] \leftarrow PRETO$ 

8  $f[u] \leftarrow tempo \leftarrow (tempo + 1)$ 

Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

### Pilha de execução:

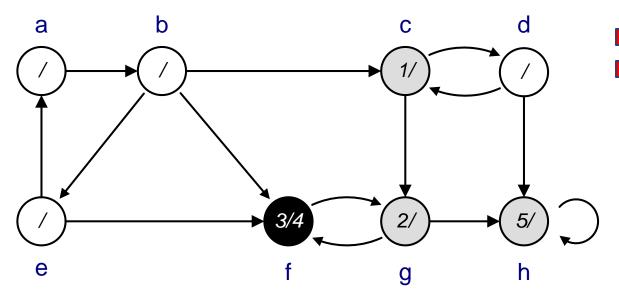
DFS\_VISIT(g), CP: linha 4

DFS\_VISIT(c), CP: linha 4

DFS(G) - CP: linha 4 - próximo: u = a

tempo = 4 => 5

- Para cada adjacente de h: {h}
- Mas o vértice h é CINZA...
- Então a busca sobre h será finalizada...



DFS-VISIT(u)

 $1 cor[u] \leftarrow CINZA$ 

 $2 tempo \leftarrow tempo + 1$ 

 $3 d[u] \leftarrow tempo$ 

4 para cada vértice  $v \in Adj(u)$ 

5  $se\ cor[v] = BRANCO$ 

DFS - VISIT(v)

 $7 cor[u] \leftarrow PRETO$ 

8  $f[u] \leftarrow tempo \leftarrow (tempo + 1)$ 

Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

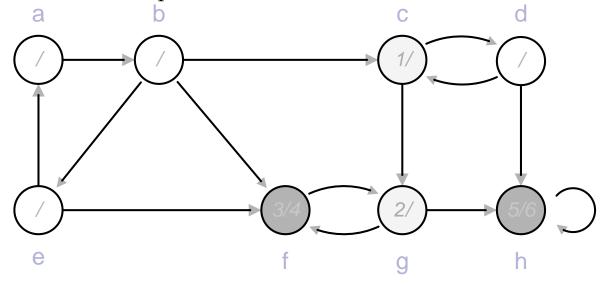
### Pilha de execução:

DFS\_VISIT(g), CP: linha 4

DFS\_VISIT(c), CP: linha 4

DFS(G) - CP: linha 4 – próximo: u = a

- Marca h de PRETO;
- Incrementa o tempo em uma unidade;
- Indica o tempo de finalização de h;
- Desempilha...



DFS-VISIT(u)

 $1 cor[u] \leftarrow CINZA$ 

 $2 tempo \leftarrow tempo + 1$ 

 $3 d[u] \leftarrow tempo$ 

4 para cada vértice  $v \in Adj(u)$ 

 $5 \quad se\ cor[v] = BRANCO$ 

DFS - VISIT(v)

 $7 cor[u] \leftarrow PRETO$ 

 $8 \ f[u] \leftarrow tempo \leftarrow (tempo + 1)$ 

Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

#### Pilha de execução:

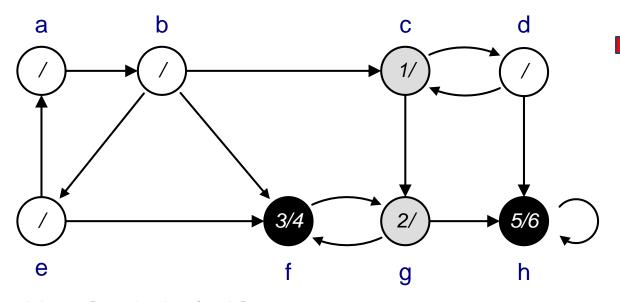
DFS\_VISIT(g), CP: linha 4

DFS\_VISIT(c), CP: linha 4

DFS(G) - CP: linha 4 - próximo: u = a

tempo = 5 = > 6

- Desempilhou: DFS\_VISIT(g), CP: linha 4
- O vértice g não possui mais adjacentes não visitados.
- Assim, a busca em g termina...



DFS-VISIT(u)

 $1 cor[u] \leftarrow CINZA$ 

 $2 tempo \leftarrow tempo + 1$ 

 $3 d[u] \leftarrow tempo$ 

**♦** 4 para cada vértice v ∈ Adj(u)

5  $se\ cor[v] = BRANCO$ 

DFS-VISIT(v)

 $7 cor[u] \leftarrow PRETO$ 

8  $f[u] \leftarrow tempo \leftarrow (tempo + 1)$ 

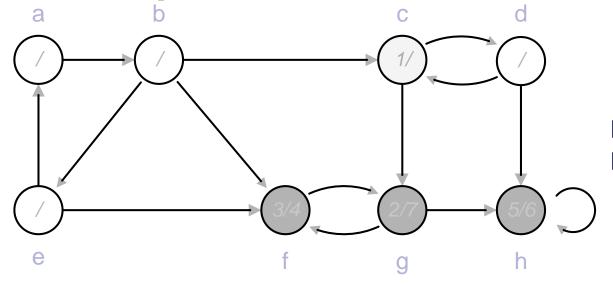
Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

#### Pilha de execução:

DFS\_VISIT(c), CP: linha 4

DFS(G) - CP: linha 4 - próximo: u = a

- Marca g de PRETO;
- Incrementa o tempo em uma unidade;
- Indica o tempo de finalização de g;
- Desempilha...



DFS-VISIT(u)

 $1 cor[u] \leftarrow CINZA$ 

 $2 tempo \leftarrow tempo + 1$ 

 $3 d[u] \leftarrow tempo$ 

4 para cada vértice  $v \in Adj(u)$ 

 $5 \quad se\ cor[v] = BRANCO$ 

DFS - VISIT(v)

 $\rightarrow$  7 cor[u]  $\leftarrow$  PRETO

 $8 \ f[u] \leftarrow tempo \leftarrow (tempo + 1)$ 

Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

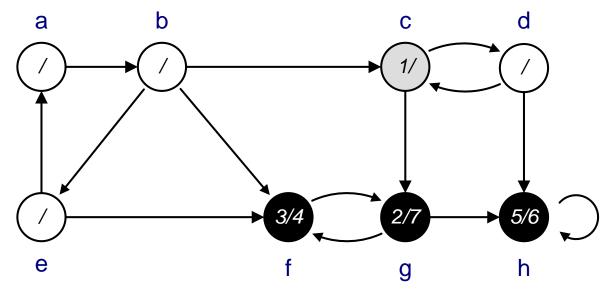
#### Pilha de execução:

DFS\_VISIT(c), CP: linha 4

DFS(G) - CP: linha 4 - próximo: u = a

tempo = 6 => 7

- Desempilhou DFS\_VISIT(c), CP: linha 4
- O próximo adjacente do vértice c é o vértice d, que é BRANCO, assim, invoca DFS\_VISIT(d) e empilha [DFS\_VISIT(c), CP: linha 4] novamente



DFS-VISIT(u)

 $1 cor[u] \leftarrow CINZA$ 

 $2 tempo \leftarrow tempo + 1$ 

 $3 d[u] \leftarrow tempo$ 

4 para cada vértice v∈Adj(u)

5  $se\ cor[v] = BRANCO$ 

6 DFS-VISIT(v)

 $7 cor[u] \leftarrow PRETO$ 

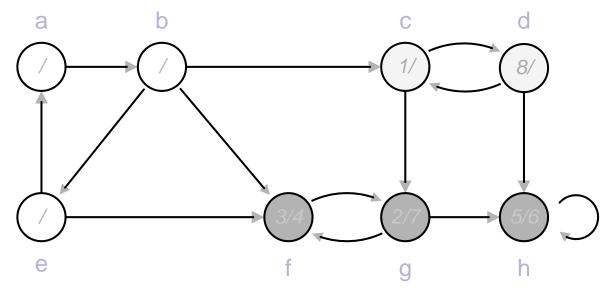
 $8 f[u] \leftarrow tempo \leftarrow (tempo + 1)$ 

Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

Pilha de execução:

DFS(G) - CP: linha 4 – próximo: u = a

- Desempilhou DFS\_VISIT(c), CP: linha 4
- O próximo adjacente do vértice c é o vértice d, que é BRANCO, assim, invoca DFS\_VISIT(d) e empilha [DFS\_VISIT(c), CP: linha 4] novamente



DFS-VISIT(u)

 $\downarrow$  1  $cor[u] \leftarrow CINZA$ 

 $2 tempo \leftarrow tempo + 1$ 

 $3 d[u] \leftarrow tempo$ 

4 para cada vértice  $v \in Adj(u)$ 

5  $se\ cor[v] = BRANCO$ 

6 DFS - VISIT(v)

7  $cor[u] \leftarrow PRETO$ 

8  $f[u] \leftarrow tempo \leftarrow (tempo + 1)$ 

Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

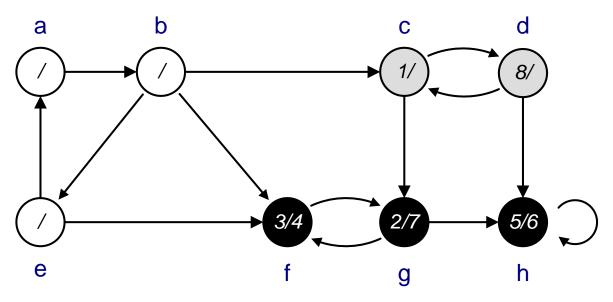
#### Pilha de execução:

DFS\_VISIT(c), CP: linha 4

DFS(G) - CP: linha 4 - próximo: u = a

tempo = 7 = > 8

• O vértice d possui apenas um adjacente, que não é BRANCO, assim a busca sobre d termina...



DFS-VISIT(u)

 $1 cor[u] \leftarrow CINZA$ 

 $2 tempo \leftarrow tempo + 1$ 

 $3 d[u] \leftarrow tempo$ 

4 para cada vértice  $v \in Adj(u)$ 

 $5 \quad se \ cor[v] = BRANCO$ 

DFS-VISIT(v)

7  $cor[u] \leftarrow PRETO$ 

8  $f[u] \leftarrow tempo \leftarrow (tempo + 1)$ 

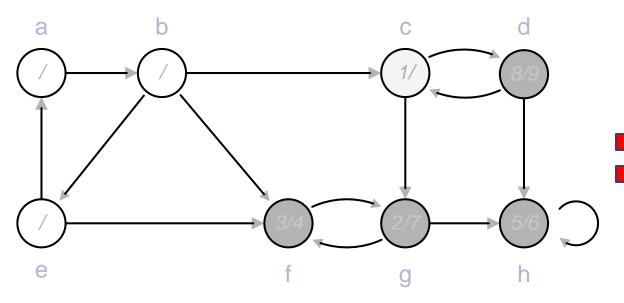
Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

#### Pilha de execução:

DFS\_VISIT(c), CP: linha 4

DFS(G) - CP: linha 4 - próximo: u = a

- Marca d de PRETO; Incrementa o tempo;
- Atribui o tempo de finalização de d;
- Desempilha...



DFS-VISIT(u)

 $1 cor[u] \leftarrow CINZA$ 

 $2 tempo \leftarrow tempo + 1$ 

 $3 d[u] \leftarrow tempo$ 

4 para cada vértice  $v \in Adj(u)$ 

 $5 \quad se\ cor[v] = BRANCO$ 

DFS-VISIT(v)

7  $cor[u] \leftarrow PRETO$ 

 $8 \ f[u] \leftarrow tempo \leftarrow (tempo + 1)$ 

Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

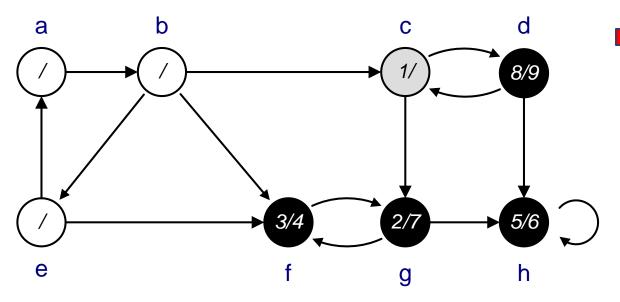
#### Pilha de execução:

DFS\_VISIT(c), CP: linha 4

DFS(G) - CP: linha 4 - próximo: u = a

tempo = 8 = > 9

- Desempilhou DFS\_VISIT(c), CP: linha 4
- Não possui mais adjacentes, então a busca sobre c será finalizada...



DFS-VISIT(u)

 $1 cor[u] \leftarrow CINZA$ 

 $2 tempo \leftarrow tempo + 1$ 

 $3 d[u] \leftarrow tempo$ 

4 para cada vértice  $v \in Adj(u)$ 

5  $se\ cor[v] = BRANCO$ 

DFS-VISIT(v)

 $7 cor[u] \leftarrow PRETO$ 

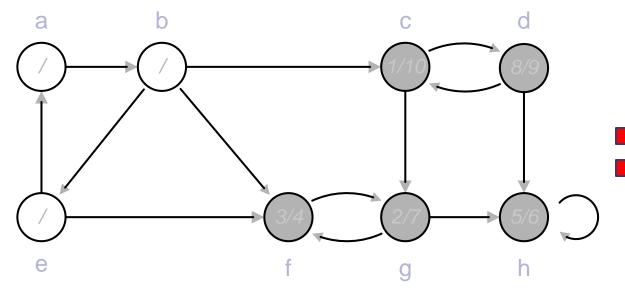
8  $f[u] \leftarrow tempo \leftarrow (tempo + 1)$ 

Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

Pilha de execução:

DFS(G) - CP: linha 4 – próximo: u = a

- Marca c de PRETO; Incrementa o tempo;
- Atribui o tempo de finalização de c;
- Desempilha...



DFS-VISIT(u)

 $1 cor[u] \leftarrow CINZA$ 

 $2 tempo \leftarrow tempo + 1$ 

 $3 d[u] \leftarrow tempo$ 

4 para cada vértice  $v \in Adj(u)$ 

 $5 \quad se\ cor[v] = BRANCO$ 

DFS - VISIT(v)

7  $cor[u] \leftarrow PRETO$ 

 $8 f[u] \leftarrow tempo \leftarrow (tempo + 1)$ 

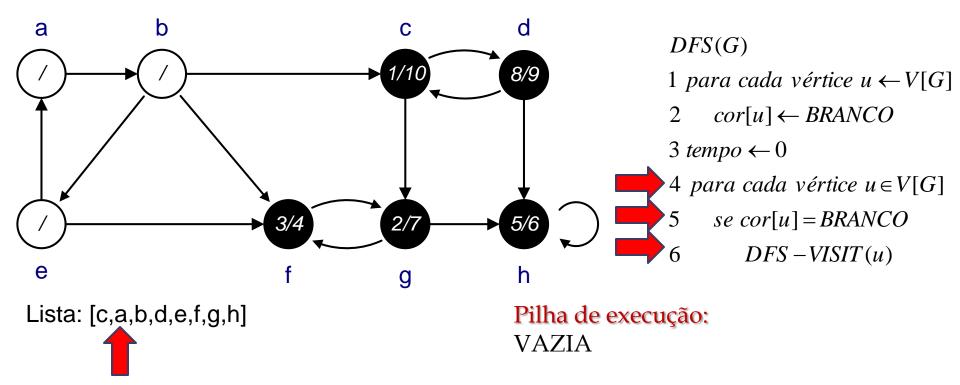
Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

Pilha de execução:

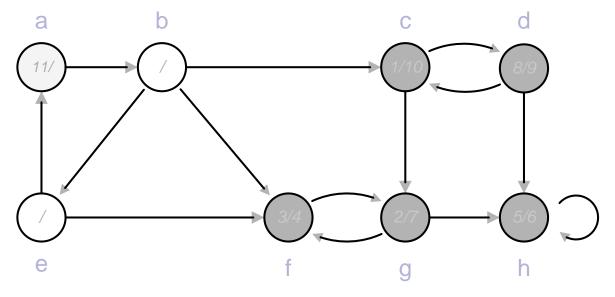
DFS(G) - CP: linha 4 – próximo: u = a

tempo = 9 => 10

- Desempilhou: DFS(G) CP: linha 4 próximo: u = a
- O vértice a é BRANCO, então chama: DFS\_VISIT(a);
- Empilha DFS(G) CP: linha 4 próximo: u = b



- Marca a de CINZA;
- Incrementa o tempo;
- Atribui o tempo de descoberta de a...



DFS-VISIT(u)

 $1 cor[u] \leftarrow CINZA$ 

 $2 tempo \leftarrow tempo + 1$ 

 $3 d[u] \leftarrow tempo$ 

4 para cada vértice  $v \in Adj(u)$ 

5  $se\ cor[v] = BRANCO$ 

6 DFS - VISIT(v)

 $7 cor[u] \leftarrow PRETO$ 

8  $f[u] \leftarrow tempo \leftarrow (tempo + 1)$ 

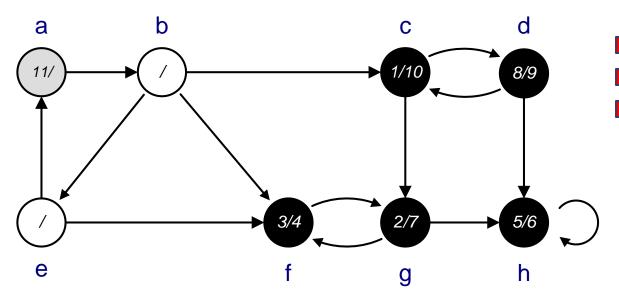
Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

Pilha de execução:

DFS(G) - CP: linha 4 - próximo: u = b

tempo = 10 => 11

- Para todos os adjacentes do vértice a = {b}
- Se cor de b for BRANCA, então, DFS\_VISIT(b)
- Empilha DFS\_VISIT(a): CP=4.



DFS-VISIT(u)

 $1 cor[u] \leftarrow CINZA$ 

 $2 tempo \leftarrow tempo + 1$ 

 $3 d[u] \leftarrow tempo$ 

4 para cada vértice  $v \in Adj(u)$ 

 $5 \quad se\ cor[v] = BRANCO$ 

6 DFS - VISIT(v)

 $7 cor[u] \leftarrow PRETO$ 

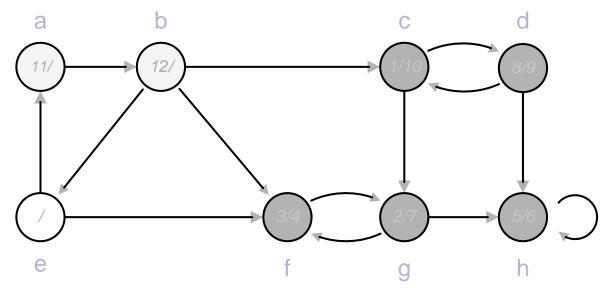
8  $f[u] \leftarrow tempo \leftarrow (tempo + 1)$ 

Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

Pilha de execução:

DFS(G) - CP: linha 4 - próximo: u = b

- Marca b de CINZA;
- Incrementa o tempo;
- Atribui o tempo de descoberta de b...



DFS-VISIT(u)

 $→ 1 cor[u] \leftarrow CINZA$ 

 $2 tempo \leftarrow tempo + 1$ 

 $3 d[u] \leftarrow tempo$ 

4 para cada vértice  $v \in Adj(u)$ 

5  $se\ cor[v] = BRANCO$ 

6 DFS - VISIT(v)

 $7 cor[u] \leftarrow PRETO$ 

8  $f[u] \leftarrow tempo \leftarrow (tempo + 1)$ 

Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

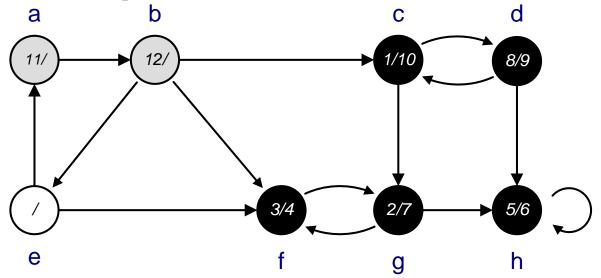
#### Pilha de execução:

DFS\_VISIT(a) - CP: linha 4

DFS(G) - CP: linha 4 - próximo: u = b

tempo = 11 => 12

- Para todos os adjacentes do vértice b = {c,e,f}
- A cor de c e de f é PRETA, então pula!
- Como a cor de e é BRANCA, então, DFS\_VISIT(e)
- Empilha DFS\_VISIT(b): CP=4.



DFS-VISIT(u)

 $1 cor[u] \leftarrow CINZA$ 

 $2 tempo \leftarrow tempo + 1$ 

 $3 d[u] \leftarrow tempo$ 

4 para cada vértice  $v \in Adj(u)$ 

5  $se\ cor[v] = BRANCO$ 

6 DFS - VISIT(v)

 $7 cor[u] \leftarrow PRETO$ 

8  $f[u] \leftarrow tempo \leftarrow (tempo + 1)$ 

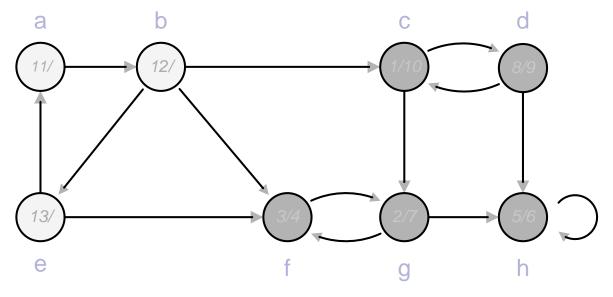
Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

#### Pilha de execução:

DFS\_VISIT(a) - CP: linha 4

DFS(G) - CP: linha 4 - próximo: u = b

- Marca e de CINZA;
- Incrementa o tempo;
- Atribui o tempo de descoberta de e...



DFS-VISIT(u)

 $1 cor[u] \leftarrow CINZA$ 

 $2 tempo \leftarrow tempo + 1$ 

 $3 d[u] \leftarrow tempo$ 

4 para cada vértice  $v \in Adj(u)$ 

5  $se\ cor[v] = BRANCO$ 

6 DFS - VISIT(v)

 $7 cor[u] \leftarrow PRETO$ 

8  $f[u] \leftarrow tempo \leftarrow (tempo + 1)$ 

Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

#### Pilha de execução:

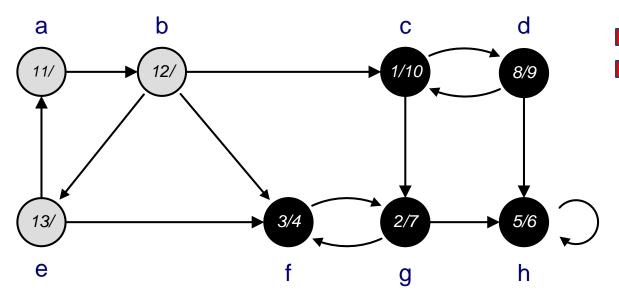
DFS\_VISIT(b) - CP: linha 4

DFS\_VISIT(a) - CP: linha 4

DFS(G) - CP: linha 4 - próximo: u = b

tempo = 12 => 13

- Avalia o único adjacente do vértice e = {f};
- O vértice f não é BRANCO, então, finaliza a busca sobre o vértice e.



DFS-VISIT(u)

 $1 cor[u] \leftarrow CINZA$ 

 $2 tempo \leftarrow tempo + 1$ 

 $3 d[u] \leftarrow tempo$ 

4 para cada vértice  $v \in Adj(u)$ 

 $5 \quad se\ cor[v] = BRANCO$ 

DFS - VISIT(v)

 $7 cor[u] \leftarrow PRETO$ 

8  $f[u] \leftarrow tempo \leftarrow (tempo + 1)$ 

Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

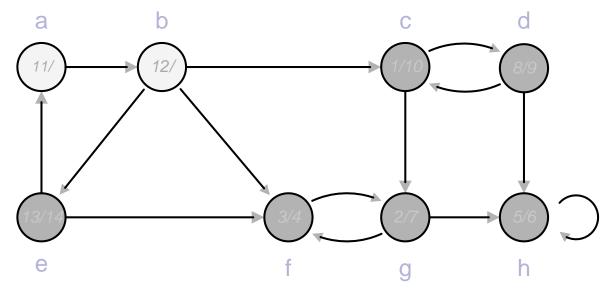
Pilha de execução:

DFS\_VISIT(b) - CP: linha 4

DFS\_VISIT(a) - CP: linha 4

DFS(G) - CP: linha 4 - próximo: u = b

- Marca e de PRETO; Incrementa o tempo;
- Atribui o tempo de finalização de e;
- Desempilha...



DFS-VISIT(u)

 $1 cor[u] \leftarrow CINZA$ 

 $2 tempo \leftarrow tempo + 1$ 

 $3 d[u] \leftarrow tempo$ 

4 para cada vértice  $v \in Adj(u)$ 

 $5 \quad se\ cor[v] = BRANCO$ 

DFS - VISIT(v)

 $\rightarrow$  7 cor[u]  $\leftarrow$  PRETO

 $8 \ f[u] \leftarrow tempo \leftarrow (tempo + 1)$ 

Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

#### Pilha de execução:

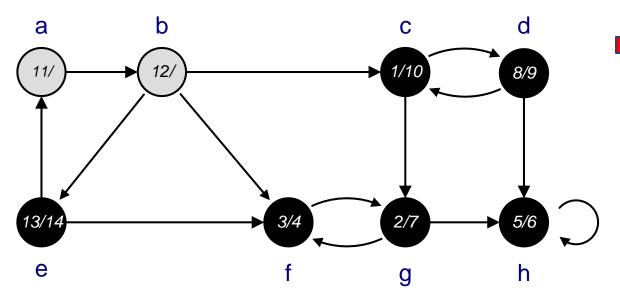
DFS\_VISIT(b) - CP: linha 4

DFS\_VISIT(a) - CP: linha 4

DFS(G) - CP: linha 4 - próximo: u = b

tempo = 13 => 14

- Não possui mais adjacentes;
- Assim finaliza busca em b...



DFS-VISIT(u)

 $1 cor[u] \leftarrow CINZA$ 

 $2 tempo \leftarrow tempo + 1$ 

 $3 d[u] \leftarrow tempo$ 

4 para cada vértice  $v \in Adj(u)$ 

5  $se\ cor[v] = BRANCO$ 

6 DFS - VISIT(v)

 $7 cor[u] \leftarrow PRETO$ 

8  $f[u] \leftarrow tempo \leftarrow (tempo + 1)$ 

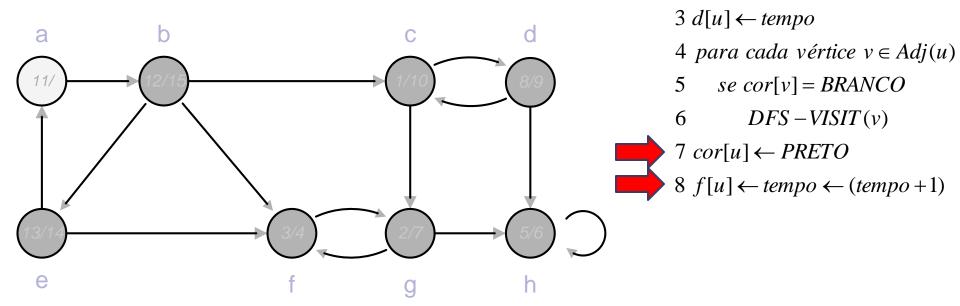
Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

### Pilha de execução:

DFS\_VISIT(a) - CP: linha 4

DFS(G) - CP: linha 4 - próximo: u = b

- Marca b de PRETO; Incrementa o tempo;
- Atribui o tempo de finalização de b;
- Desempilha...



Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

### Pilha de execução:

DFS\_VISIT(a) - CP: linha 4 DFS(G) - CP: linha 4 - próximo: u = b

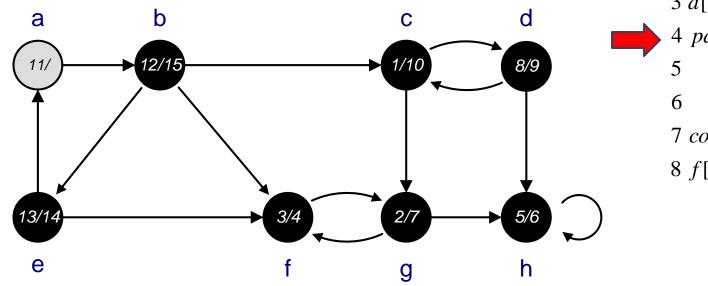
DFS-VISIT(u)

 $1 cor[u] \leftarrow CINZA$ 

 $2 tempo \leftarrow tempo + 1$ 

tempo = 14 => 15

- Desempilhou: DFS\_VISIT(a) CP: linha 4
- Mas o vértice a não possui mais adjacentes BRANCOS;
- Assim, finaliza a busca sobre a...



DFS-VISIT(u)

 $1 cor[u] \leftarrow CINZA$ 

 $2 tempo \leftarrow tempo + 1$ 

 $3 d[u] \leftarrow tempo$ 

4 para cada vértice  $v \in Adj(u)$ 

5  $se\ cor[v] = BRANCO$ 

DFS-VISIT(v)

 $7 cor[u] \leftarrow PRETO$ 

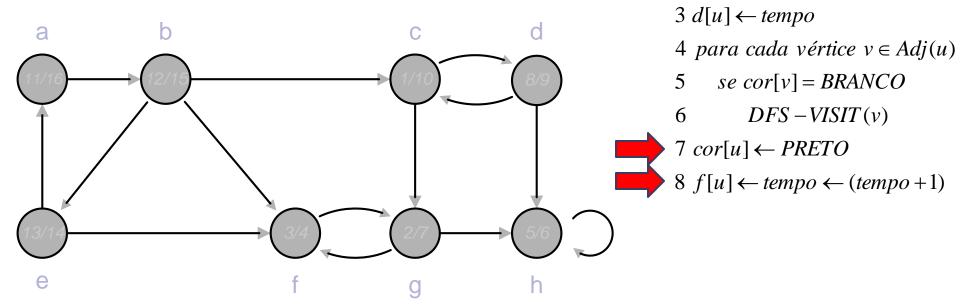
8  $f[u] \leftarrow tempo \leftarrow (tempo + 1)$ 

Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

Pilha de execução:

DFS(G) - CP: linha 4 - próximo: u = b

- Marca a de PRETO; Incrementa o tempo;
- Atribui o tempo de finalização de a;
- Desempilha...



Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

Pilha de execução:

DFS(G) - CP: linha 4 - próximo: u = b

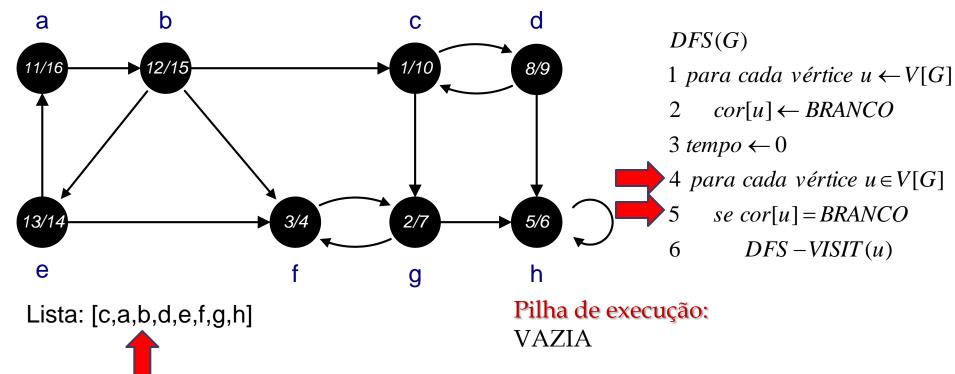
DFS-VISIT(u)

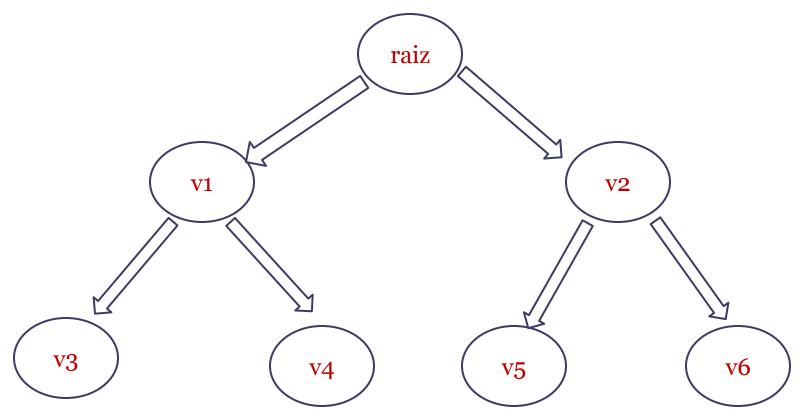
 $1 cor[u] \leftarrow CINZA$ 

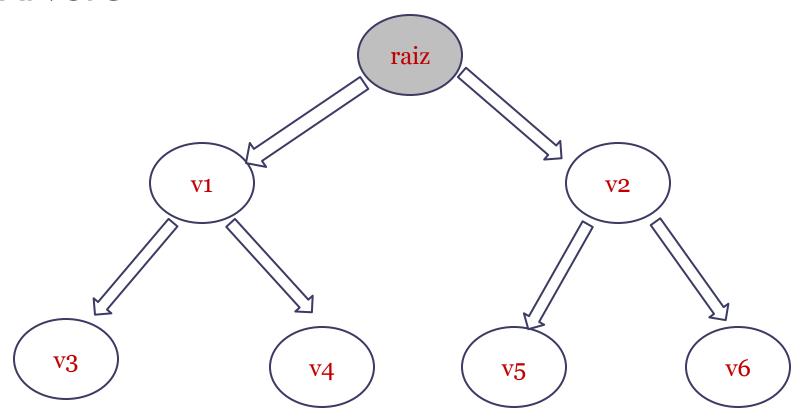
 $2 tempo \leftarrow tempo + 1$ 

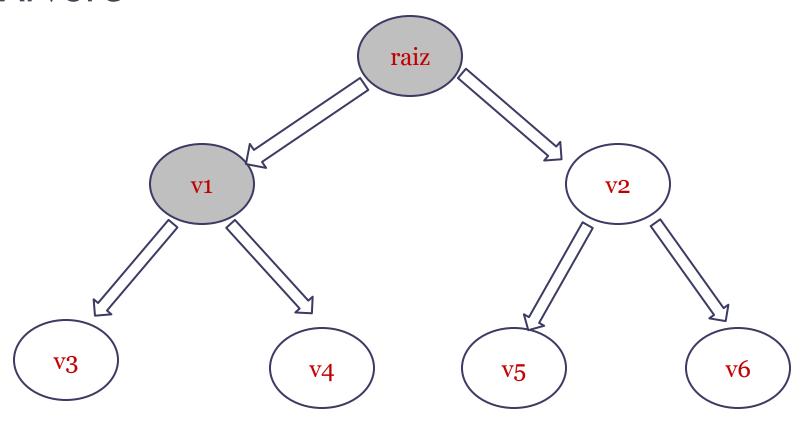
tempo = 15 => 16

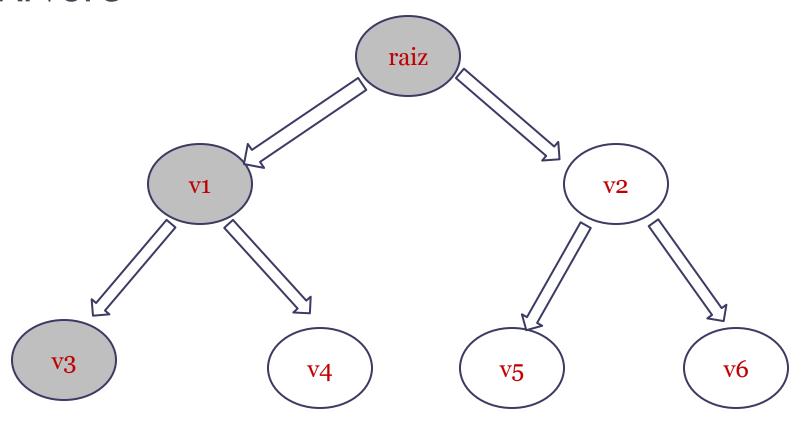
- Desempilhou: DFS(G) CP: linha 4 próximo: u = b
- Mas todos os vértices não são mais BRANCOS;
- Assim, a DFS(G) termina verificando a cor de todos os vértices restantes...

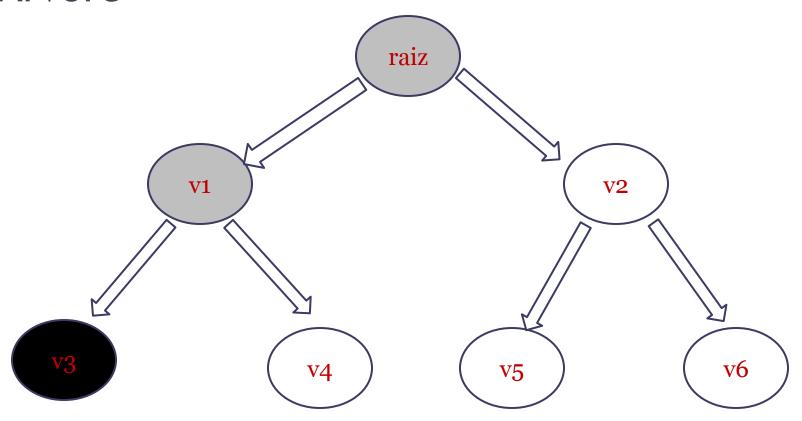


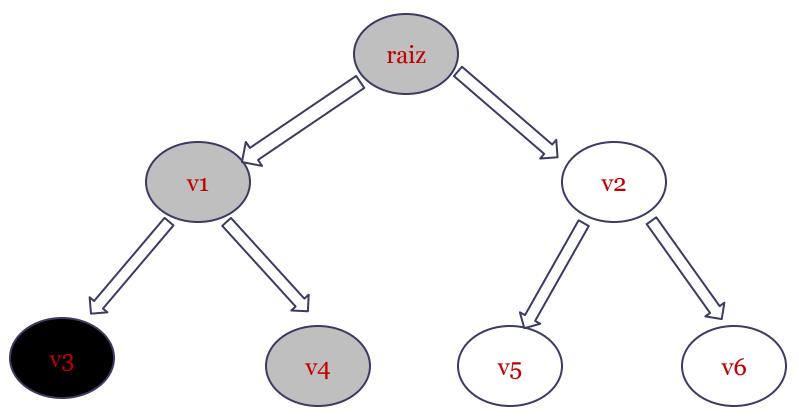


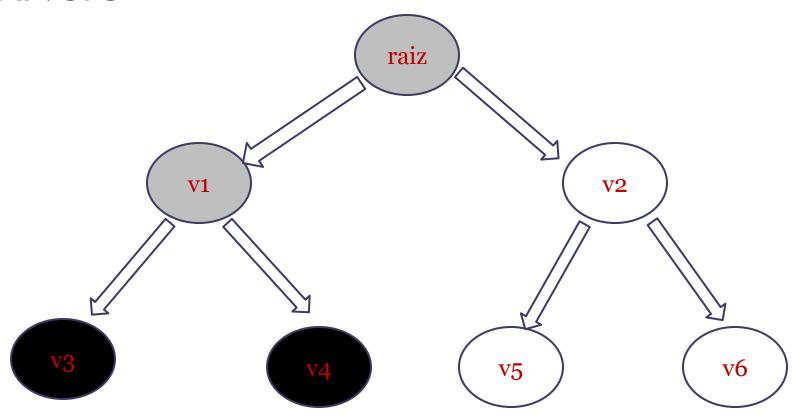


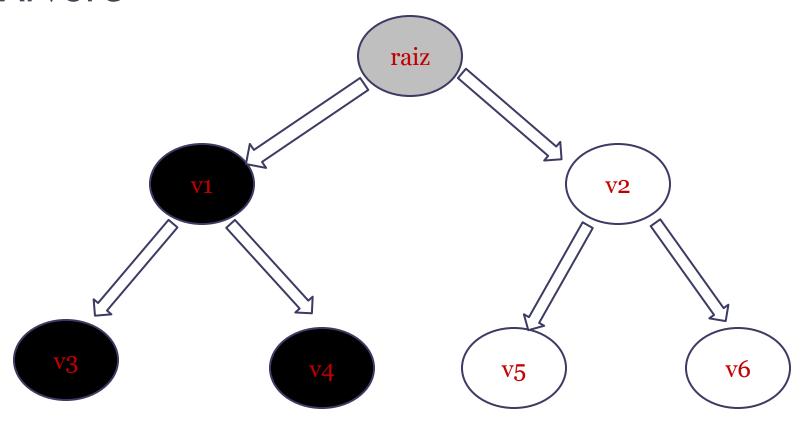


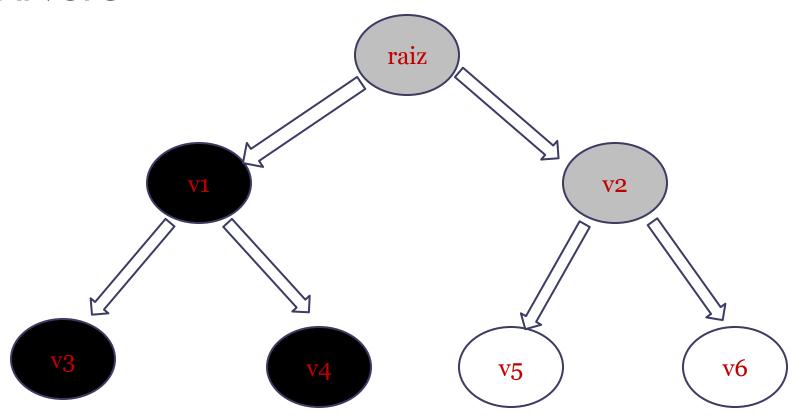


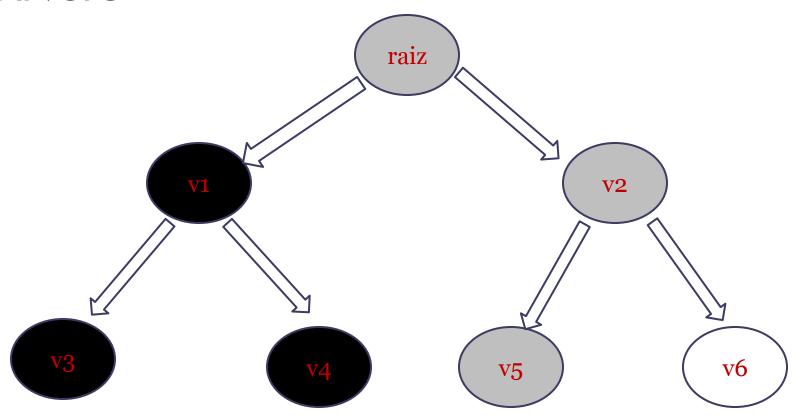


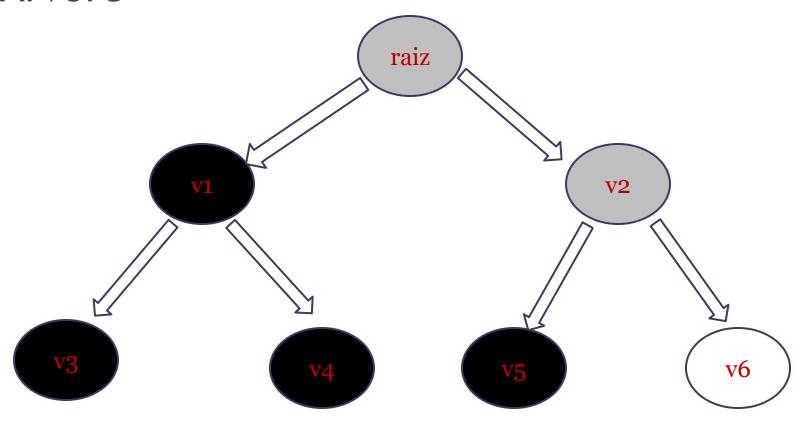


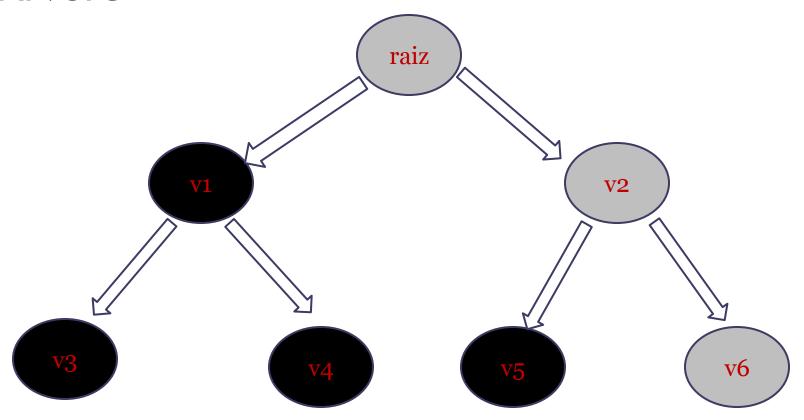


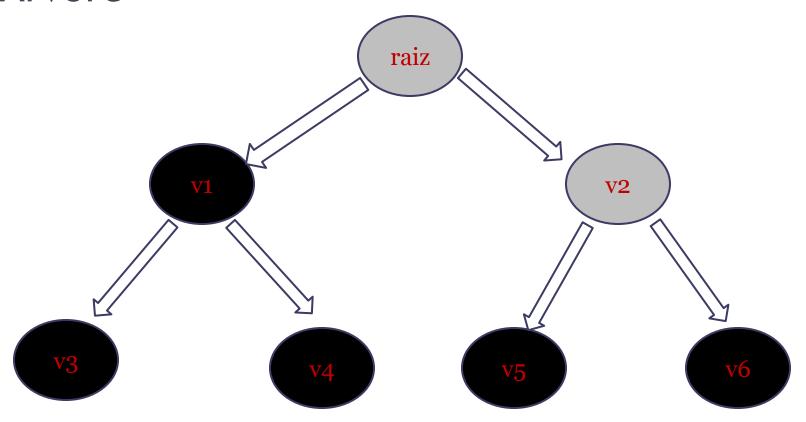


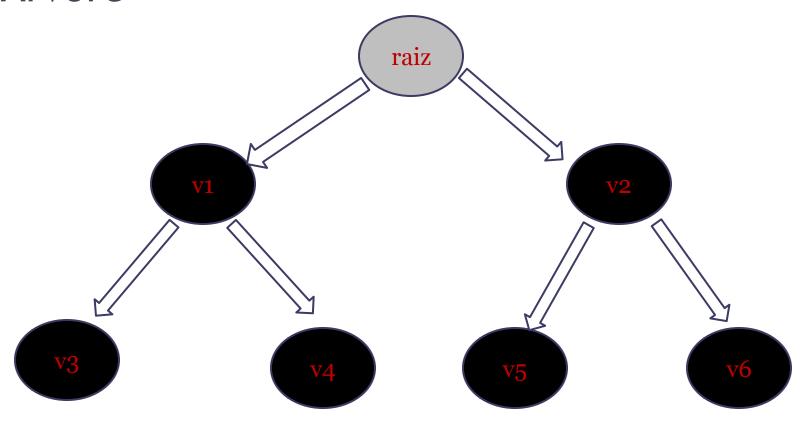


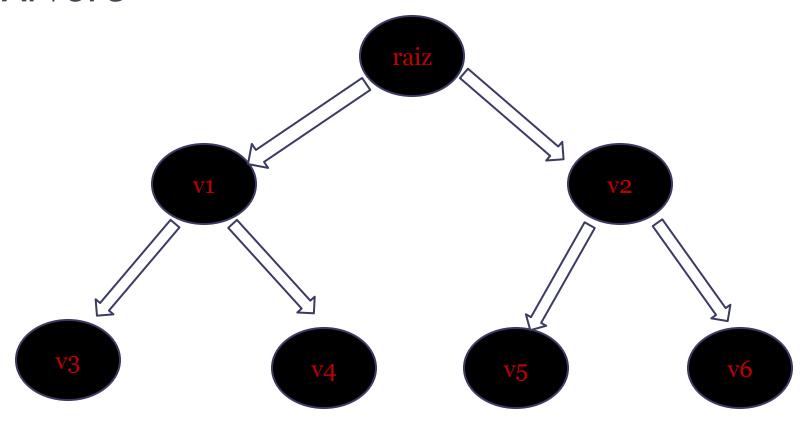








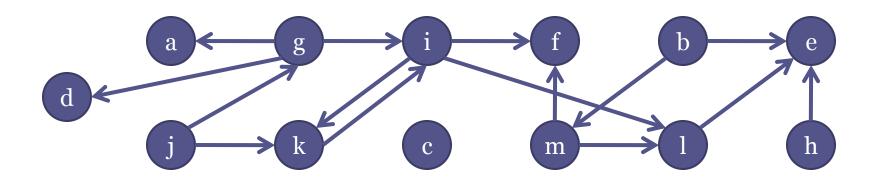




# Exercícios

#### Exercício 01

Realizar a busca em profundidade sobre o seguinte grafo:



- Considerar a ordem alfabética para qualquer decisão de ordem de elementos de conjuntos em qualquer parte do algoritmo.
- Ao final, indique o tempo de descoberta e de finalização de cada vértice do grafo

#### Exercício 02

- Se você fosse implementar uma busca em profundidade otimizada, qual representação computacional escolheria?
  - Matriz de Adjacência;
  - Matriz de Incidência;
  - Lista de Adjacência;
- Por quê? (justifique)

#### Exercício 03

- Implementar em pseudo-código a busca em profundidade sem utilizar recursão direta ou indireta;
  - Implementar utilizando estruturas iterativas...

## Bibliografia

- CORMEN, T. H.; LEISERSON, C. E.; RIVEST, R. L.;
   (2002). Algoritmos Teoria e Prática. Tradução da 2ª edição americana. Rio de Janeiro. Editora Campus.
  - Capítulo 22.3
- ZIVIANI, N. (2007). Projeto e Algoritmos com implementações em Java e C++. São Paulo. Editora Thomson;
  - Capítulo 7.3

